@Int_Cl_4

識別記号 103

庁内整理番号

❸公開 昭和60年(1985)5月1日

G 06 F

1/00 9/06 11/34 Z-6913-5B 7361-5B

6913-5B 審査請求 未請求 発明の数 1 (全10頁)

49発明の名称

ソフトウェア管理方式

②特 願 昭58-186100

昭58(1983)10月5日 御出 顧

砂発 明 者 森 亮

東京都文京区白山1-24-12 東京都文京区白山1-24-12

の出 顖 森 亮 70代 理 人 弁理士 長谷川 文廣

外1名

細

| 発明の名称 ソフトウェア管理方式

煳

2.特許胡求の範囲

(1)ソフトウェアに対応したソフトウェア固有デー タを格納したソフトウェア記憶手段.

ソフトウェアの利用者に対応した利用者固有デ - 夕を格納した利用者固有データ記憶手段,

上記ソフトウェア固有データと上記利用者固有 データ各々の少なくとも一郎のデータを用いてソ フトウェアの利用可否を判定する利用可否判定手 段,及び,

核利用可否判定手段が利用可と判定した時、ソ フトウェア間有データに対応したデータを格納す るための利用ソフトウェア履歴格納手段とを備え.

核利用ソフトウェア履歴格納手段の格納内容に 関し、上記ソフトウェア固有データに対応させた 処理を行えるようにしたことを特徴とするソフト ウェア管理方式。

(2)ソフトウェア固有データとしてソフトウェア権 利者識別符号を備え,

利用者固有データとしてソフトウェア利用条件 を備え、

利用可否判定手段が利用可と判定した時、ソフ トウェア権利者職別符号を利用ソフトウェア履歴 格納手段に格納し,

ソフトウェア権利者対応にそのソフトウェア利 用状況を把握可能としたことを特徴とする特許請 求の範囲第1項記載のソフトウェア管理方式。

(3)ソフトウェア固有データとソフトウェア権利者 識別符号とソフトウェア利用料金を備え,

利用者固有データとしてソフトウェア利用可能金 箱を備え.

利用可否判定手段は上記ソフトウェア利用料金 が上記ソフトウェア利用可能金額の超過有無を判 定し、越えていない時に利用可能と判定し、

ソフトウェア腹壁格納手段に上記ソフトウェア 権利者識別符号とソフトウェア利用料金とを格納

ソフトウェア権利者対応にそのソフトウェア利 用状況に応じてソフトウェア利用料金を決定可能 としたことを特徴とする特許請求の範囲第1項記 載のソフトウェア管理方式。

(4)ソフトウェア間有データとして更に特約データ を備え

利用者固有データとして更に利用特約データを 備え

利用可否判定手段は上記特約データに対して利 用特約データが無い場合はソフトウェア利用否と 判定することを特徴とする特許請求の範囲第3項 記載のソフトウェア管理方式。

(5) 特約データに割引きまたは割増しに関する料率 を更に備え。

利用特約データの有無および利用者識別符号に 基づき、上記料率を用いてソフトウェア利用料金 を変更し、利用可否の判定を行うことを特徴とす る特許請求の範囲第(項記載のソフトウェア管理 方式。

(6) ソフトウェアがコンピュータ・プログラムであることを特徴とする特許請求の範囲第 1 項乃至第 5 項いずれか記載のソフトウェア管理方式。 3. 発明の詳細な説明

(a)技術分野

本発明は、無形財産であるコンピュータ・プログラムやビデオ等のソフトウェアの管理方式に関し、特に有償プログラムにつき実際の利用料金を徴収するために、利用されたプログラムの観別符号とを記録しておき、該記録を回収することでプログラムを把握でき、プログラムの利用状況を把握でき、プログラムの利用状況を把握でき、プログラムの利用最に応じたプログラム利用料金を回収するの利用量に応じたプログラム利用料金を回収するの利用量に応じたプログラム利用料金を回収するの利用量に応じたプログラム利用料金を回収するのもある。

心発明の背景

近年、デーク処理システムの発達と共に極々の 有似プログラムが販売されるようになったが、そ の保護は不完全であり、プログラムの不正利用も 多い。この不正利用を防ぐために、特許法、著作 権法更には特別法などが検討されているが、ソフトウェアという極層近に至って生じた代物に対し

ては、何れをとってもその保護ということについては、不完全である。これは、単に無形財産/有形財産の問題でなく、権利者がその取引を知っているか否かの問題であり、その点をうまく解決できるか否かが、この保護を行えるか否かの鍵となる。

(c)従来の問題点

護を行うシステムを社会が提供すれば、 该社会ではより良いプログラムの発生が促され、社会がより発展することになる。これは、コンピュータ・プログラムの占める重要性が増す将来において、 極めて大事な問題である。

コンピュータ・プログラムを含む復写という従来における不正行為については、それを防御するための手段として、電子計算機等のハードウェアは付与されている機番を用い、ソフトウェア自体に数しては、ハードウェア、関番とソフトウェアに付与された機器とを照合し、一致した場合のみなソフトウェアを提出あった。(復写して取得されたソフトウェアは機番不一致になるので東行出来ない。)

しかしながら、その機器管理は大変だし、ましてや、有償ソフトウェアを店頭にて販売しようとすると、実質上その様な機器による方法は採用不可能であった。

特開昭60-77218 (3)

(d) 発明の目的

従って、本発明の目的は、ソフトウェアの利用 状況を福利者が把握できる様にすることであり、 有償ソフトウェアをその窓忠に反反と無償とした無償 されないようにし、見つ、現在無くとしたが るプログラム複写がそのプログラム機利したといる では不利にならず、却って複様したでうる。 では不利になります。 有利になります。 有利になります。 では、不正により作成されたソフトウェアが提供の利用実積を把握可能として、確実な出 といるのは、できる方式を提供するにある。 の発明の構成

この目的は、ソフトウェアに対応したソフトウェア間有データを格納したソフトウェア記憶手段、ソフトウェアの利用者に対応した利用者間有データを格納した利用者間有データ記憶手段、上記ソフトウェア間有データと上記利用者間有データ各々との少なくとも一部のデータを用いてソフトウェアの利用可否を制定する利用可否判定手段、及

び、核利用可否制定手段が利用可と判定した時、 ソフトウェア固有データに対応したデータを格納 するための利用ソフトウェア駆歴配位手段とを値 え、核利用ソフトウェア駆應格納手段の格納内容 に関し、上記ソフトウェア固有データに対応させ た処理を行えるようすることで達成される。 (1) 黎明の実施例

郷1図は、本発明のソフトウェア・サービス・システム(SSS)の 概要を説明するための図である。図において、Pはソフトウェア権利者、PPは有價ソフトウェア(Program Product)・Piはソフトウェア間有データ、CHECKは利用可否判定手段、SHはソフトウェア・環歴格納手段、DPSはデータ処理システム、SSUはソフトウェア・サービス・ユニットである。

ソフトウェア権利者Pはソフトウェア固有データPiを含めた形で有償ソフトウェアPPを提供する。ユーザのデータ処理システムDPSでは、その有償ソフトウェアPPを利用する際には、必

ずソフトゥェア・サービス・ユニットSSUを経 由する様に構成してあり、そのソフトウェア・サ - ビス・ユニットSSUには利用者固有データU SERIDが格納されている。有償ソフトウェア PPの利用要求が生じると、利用可否判定手段 C HECKは、利用者間有データリSERIDに基 づいて、指定されたソフトウェアの利用可能性を チェックする。例えば、資格の有無、その使用料 金がそのユーザに許容されている利用可能金額以 内または利用可能時間以内か否かなどのチェック である。もし、OKであればその旨が図示されぬ データ処理システムDPSのオペレーティング・ システム (以下OSと略す。) に通知されるとと もに、利用ソフトウェア履歴格納手段SHに利用 者間有データUSERID及びソフトウェア固有 データPiが格納される。もし、OKでなければ、 利用できない旨の返答がデータ処理システムDP SのOSになされる.

この利用ソフトウェア 腹脈格納手段 S II の内容は、ソフトウェア 憧利者 P が認識可能であるとと

もに、該利用ソフトウェア限歴格納手段SHの内容により、ソフトウェア利用料金をソフトウェア 権利者別に求めることが可能となる。

本発明によれば、有償ソフトウェアPPにについての利用状況がソフトウェア権利者Piに思想で現代況がソフトウェア権利者Piに関合った別用状況に見合った別のの利用状況に見合った別ののではとなり、ソフトウェアを試用可能となり、利用者である。且つばなったのではより、相悪ソフトウェアは対解に利用ないソフトウェアを提供しようと親い合うになる。となる。

第2 図は、本発明が適用される実施例である。 図において、1 はユーザにおけるデータ処理システム、2 は有償ソフトウェアである有償プログラムを管理する管理組合のSS協会、3-1~3n は有償プログラムに関する実施があった時にそ

特開昭60-77218 (4)

の対価を受領する権利のあるプログラム権利者(複数個利者であった時は、その配分率情報も記入 しておく。)、1a~1zは芥俣プログラムで、 1aと1hはプログラム値利者3-1が作成した もの、1yと1zはプログラム協利者3-nが作 成したもの、5と6は有償プログラム、7は中央 処理システム、8はソフトウェア・サービス・ユ ニット (SSU)、9 は利用者固有データ格納手 段の一部で利用者識別符号を格納するユーザ識別 符号メモリ、10は有償プログラムの利用可否を 判定する利用可否判定手段である利用可否判定処 理部、11は利用者間有データ格納手段の他の一 部で通貨記号(\$, ¥又は2など)を含めた利用 可能金額メモリ及び利用ソフトウェア履歴格納手 段を含む利用プログラム腹壁メモリ、12は利用 プログラム腹壁メモリ11の内容の人由力を処理 する人出力処理部、13は中央処理システム1に おけるOS、14は磁気ディスク装置、15はプ リンタ、16はキーボード、17は表示装置であ る.

さて、第2図のシステムにおいては、まずプログラムを作成し、そのプログラムを有限プログラムとして、一般に利用させ、且つその利用料金を確実に回収しようと志すプログラム権利者は、S 協会へ行き、その利用料金の撮り込み先口座名を登録し、プログラム権利者協別符号(以下プログラム権利者「Dと称す。)を受け取る。協定では、各プログラム権利者に対して、異なったプログラム権利者「Dを付与する。この行為は例えば、第2図の窓口Wで行われ、管理符NTで管理される。プログラム権利者「Dが付与されているものとする。

プログラム権利者P1は今、有償プログラム4aと4bを作成したとする。このプログラムに上記プログラム権利者IDであるP1、プログラム協のバージョン(版)及び値段等のプログラム協有データをプログラム権利者は付与し、カセット型の磁気テープ等の記憶媒体に格納し、店頭販光若しくは通信販売等でプログラム販売を行う。勿論

オンラインで回線経由での販売も可能である。

一方、ユーザは種々の雑誌や店頭等で、自分の目的にあったプログラムを探す。そして、目的のプログラムがSS協会のメンバが作成したものであり、第2図の4aだったとすると、該プログラムを極低価格または無料で取得する。ユーザのデーク処理システム!にはそのデータ処理システムにはそのデータ処理システムを受けたプログラムを処理するための機構として、ソフトウェア・サービス・ユニット8がインストールされていなければならない。

このソフトウェア・サービス・ユニット 8 には、ユーザ協別符号メモリ 9 からのデータと、利用される有頂プログラムに付与されたプロクラム固面 データ及び利用である利服する利用で否を担理 郎 1 0、及び、利用でログラム 服 歴 メモリ 1 1 の内容に関し、プログラム利用 服 歴 を出力したり、利用可能金額を更新したりする入出力処理部 1 2 は、各ユーを備えている。この入出力処理部 1 2 は、各ユー

ザにより種々の形態をとることが可能であり、オンラインで直接離れた場所にあるファイルに転送するものや、外部記憶媒体、例えば磁気カードやマイクロ・プロセッサを中に備えたICカードなどでも良い。その利用形態により、種々のソフトウェア・サービス・ユニット8が存在し得る。

データ処理システム 1 が有償プログラム 5 を利用する時、つまり、ジョブ制御官語の解読結果ではフトウェアの利用をOS13が検出すると、その旨がソフトウェア・サービス・ユニットの間で良い。ソフトウェア・サービス・ユニットの間になる。これは、特権プログラムを間になったの利用である。では、一次の利用を設めたが、一夕かの利用の一般では、かっての利用をである。では、13に通知され、例えば、システムメットのグラム 4 a は残高が無いので利用川来ましん

」が表示装置! 7 に安示される。(後述の如く、 負の堪合でも条件付きで利用可とすることも可能

である。)

逆に、上記利用可能金額から利用料金を被けて 特果が負でなかったら、該は近に値を利用域では ラム服歴メモリの利用可能金額のに付与されて であるとともに、そのプログラムに付与されの利用である、P1とそのの プログラムに利者「Dである、P1とそのの ののでは、そのである、P1とをのの では、そのである、P1とをのの ののでは、そのである、P1とをのの では、そのである、P1とをのの ののでは、そのである。のは、といいの では、そのでは、といいでは、といいでは、 ののでは、そのでは、がいいでは、 ののでは、そのでは、 ののでは、そのでは、 ののでは、 ののでは

以下、同様に処理が進められる。従って、利用 プログラム履歴メモリ 1 1 には常に残金として利 用可能金額が記されていると同時に、プログラム 復利者 I D毎にどのユーザ識別符号のユーザが幾 特開昭60- 77218 (5)

ら支払うべきかが記されていることになる。

プログラム固有データとして特約データを含めることが本発明で可能となる。この場合、上記利用可否判定処理部 1 0 はプログラム固有データの中に特約データが記入されていると利用者固有データに利用特約コードが有る場合のみ利用可と判定する。これは、プログラム権利者が特に特定プ

ポシステムでは、利用プログラム限歴メモリ11の中の利用明細をSS協会が知ることがその利用されたプログラムのプログラム権利者へ料金支払をする上で必須である。実現方法として、利用明細の報告があった場合、その内の例えば10%をユーザに返済するという手段を綴じてある。従って、ユーザとしては、報告した方が自分の利益

になるので、殆どは報告をすることになり、プログラム権利者は確実にその利用量を回収することが可能となる。第2図では、報告を受けたSS協会2は、プログラム権利者IDで管理額NTを参照し、その対応した振り込み先口座へその料金を振り込むという処理を行う。

カードを受り取ったSS協会での処理は上述と同様の処理を行う。

逆に、カードの現金化を行わず、次のカード又 - はそのカード自身に金額移算のみを許すようにす -れば、カードの残額変遊に対する防護機構の重要 性を、現金で稍算する場合より低くできる。

従って、プログラム権利者は単にプログラムをユーザに渡した後は、所定の銀行に利用料金が扱り込まれるのを待っていれば良い。更に、社会に若しデッド・コピーという不正を行うものがかった。 接コピープログラムには、オリジナルなプログラム権利者のプログラム権利者「Dが入っており、その利用料金はすべて正当なプログラム権利益の口佐に振り込まれることになり、「復写ない迎」という有償プログラムシステムが実現する。

そして、他人のプログラムを複写して、自分のプログラム権利者コードを付写する不当な取引が存在しても、その履歴が把握可能となり、損害賠償額が明確になり得るので、その点でもメリットがある。

特開昭60-77218(6)

第3図は、本発明の実施例であり、前図と同記 号のものは、前図と同じものを示し、11aは通 貨単位も含む利用可能金額を格納する残高メモリ、 1.1.1 は利用明細メモリ1.1 cへの普込み位置を 示すポインタ・メモリ、21はプログラム権利者 1D21a.プログラム番号やその版数符のプロ グラム識別ID21b,その利川村全21c.利 用状況や特約デーク等で料金を決める割引率デー タ21d. 毎を格納するプログラム・データ・メ モリ、22は割引処理部、23は残高があること をチェックする残高チェック処理部、24ポイン タ・メモリの示す値が所定値以上が否かを判定す る利川明細メモリ領域チェック処理部、 2 5 は残 高メモリに格納されいる残論でプログラムを利用 できるか否かをチェックする利用可能性チェック 処理部、26は残高メモリ更新処理部、27はポ インタ・メモリの内容を+1するポインク更新処 理部. 28は利用明細メモリ11cへの書込み処 理部. 29はOSへの応答処理部. 30は利用明 細メモリ11cのアクセス位置を制御するアクセ

ス制御部、31はユーザのチェックを行うユーザ・チェック処理部、32はキーボードよりの指示で残而メモリ11aへの増分をその妥当性をチェックした上でフェッチしてくるための増分フェッチ処理部、33は残而メモリ11aへの加算処理部、35は利用限歴メモリ11の統出し処理部、36は外部への転送処理部、37はポインタを-1するポインタ滅算処理部である。

ソフトウェア・サービス・ユニットSSUは、3大処理に分けられる。その1は有償プログラムの利用時の処理。その2は残高メモリ11aの内容を増加する処理。その3は利用履歴メモリ11の内容を外部へ転送するための転送処理である。それらを順次説明してゆく。

キーボード16よりの指示でまず残高メモリ1 1aが残高チェック処理部23でチェックされ、 負(特別な処理形態を考えることも可能だが本来 あり得ない)または0の時は「残高無し」のメッ セージが表示装置17に表示される。それ以外の時、次にポインタ・メモリ11bの内容がチェックされ、MAX値の超過有無が関べられる。MAX値として、利用明細の記載済み項目数、又は、利用された金額でSS協会へ報告未完定超過している時、「利用明細メモリが不足しています。一度、利用明細をSS協会へ転送して下さい。)」なるメッセージを表示装置17に表示する。

ポインタ・メモリ11bの値、即ち、配製済み項目数が所定のMAX値以内であれば、次に、プログラム・データ・メモリ21より利用料金データ21cと割引率データ21d及びユーザ識別号メモリ9の情報を用いて、割引処理部222は利用料金を求める。例えば、特定の資格を有する例は特別割引きにしたりする処理であり、所に無料にしたりする制御として極安価にしたり、またはデータの有無をチェック可能で、特約のない利用者は

特開昭60-77218(プ)

利用者間有データ中に利用特約が存在せず、その場合、「特約がなされていませんので、このプログラムは使用出来ません。」なるメッセージが要示装置」7 に表示される。更に、利用料金として、「より小さい比例定数を有する等比級数を採用すれば、無限間使用した場合の料金がわかるので、 程来の必要経費が見通し可能となるような、利用者に異ぱれる方式をとることも可能となる。

この割引処理部の出力が即ち、そのプログラムを利用した時の料金を意味している。その値を用いて、利用可能性チェック処理部 2 5 は残高メモリー」の値から割引処理部の出力値を減じ、その機高が不足しています。」なるメッセージを表示が足しています。」なるメッセージを表示する。負でない時には、残高メモリジが、表記17に表示する。負でない時には、残高メモリジが、表記25年以前し、ポインク更新処理部 2 6 で、ポインク・メモリー」もの内容を+1する。そして、背込み処理部 2 8 は利用明細メモリー1 cに、ユーザ識別符号、プログラム権利者 1 D 2

1 a. プログラム機関ID21b. 通貨単位を含めた料金等を格納する。ポインタ・メモリ11b はアクセス制御部30に対して新格納場所をポイントしており、その新格納場所へ上記データは格 納されることになる。その後、OS応答処理部2 9はOSI3に対して利用可能を指示する。

高、上記実施例では、残高メモリ 1 1 a は利用された分だけ近くに減じ、常に利用可能な金額を 製示している例で模切したが、イニシャル値を格 納してその値は利用切御メモリの内容が外部へ山 力されない限り変更せずにそのままにしておき、 残高を問われた毎に、該イニシャル値から利用切 御メモリにある切御の合計を登し引くという処理 を行う形態にしてもよいのは勿論である。

次にその2としての処理を説明する。

キーボード 1 G よりの指示でまずユーザ・チェック処理部 3 1 が動作する。ここでは、これからの処理を行う者が、正当であることをチェックする。(この個人認証処理は、本規則では省略したが、その1 の処理及びその3 の処理で採用可能の

ものである。) 簡単には、キーボード 1 6 からの 暗証コードとユーザ 職別符号メモリ 9 の内容とが 不 届しないか否かをチェックする。 矛盾している は、「暗証コードを入れ直して下さい。」 4 な で しゃっせ 一ジを要示装置 1 7 に 要示する。 矛盾しなければ、 入出力処理部 1 2 を 介して 増や すべう なって センタより 所定の 暗号チェックを 交わした い 人 出 力処理部 1 2 に 接続された 1 C カードより得てもよい。

得られた増やすべき残高は加算処理部33にて 残高メモリ11aの内容に加算され、再び残高メ モリ11aに格納される。

次に、その3の処理について説明する。

キーボード 1 6 からの指示でまず、ポインタ・ メモリ 1 1 b の内容がポインタ値チェック処理部 3 4 にてチェックされる。 0 より大きくない場合 は、「利用叨細メモリの転送は完了しました。」 なるメッセージを要示装置 1 7 に表示する。 0 よ り大きい場合、説出し処理部35は該ボインタ・メモリ116で桁定されている領域の利用明報メモリ11cの内容を設出し、転送処理部366とでの内容を入出力処理部12により、オンラインでのというである。1Cカードへの記憶型部37にの一番であれば、この1Cカードへの記憶型部37にの一番であれば、このにボインタ破理部37に収置部37に投資を表示する。その日を表示装置17に投示する。このは10より、その旨を表示装置17に投示する。このは11年の日を表示装置17に投示する。このは11年の内容はでは、ボインタ・メモリ115の内容はでは11年の内容はでは、ボインタ・メモリ115の内容はでは、ボインタ・メモリ115の内容はでは、ボインタ・メモリ115の内容はでになる。その内容はすべてSS協会へ通知されることになる。

上記の様な構成にしたことにより、残高メモリ 11 aが 0 になる前でも S S 協会へその利用明知 メモリが迎知されるので、高額が残高メモリ 1 1 a に格納されても、利用明知への記入量は限定で きるので、たとえ障害で利用明細が失われても、 被害は小さく留めることができる。更に、ユーザ 協別符号により、利用明相メモリ領域チェック処 理部2 4 でのMAX値を動的に変更する様にすれ ば、保用度の高いユーザに対しては、その利用明 細の報告はより長期間単位とし、信用度の低いユ ーザはその利用明細の報告を短期間とする等の制

御も自由に行うことも可能となる。

第4 図は、本発明の他の実施例であり、図において、前図と同記号のものは前図と同じものを示し、37 は主記憶装置、38は中央処理装置、39 はチャネル装置、40 は人出力制御装置、41 は1 Cカード・リーダ、42 は1 Cカード、43 はマイクロ・プロセッサ、44 はマイクロ・プロセッサ 43 を動作させる為のプログラムが格納されたEPROM(イー・ビー・ロム)、45 は入出力ボート、46 は内部バスである。

動作は、前図と全く間じであり、ただメモリが 内部になく、外付けになっている点が異なるだけ である。従って、有償プログラムが利用可能か否 かは10カード42内の残高メモリ11aを用い

特開昭60- 77218 (8)

てチェックされ、OKならばマイナスの更新処理 がなされ、且つその利用明細が利用明細メモリ1 1 cに格納される。

假し、料金の支払については、まずユーザは所定のSS協会の代理店等で購入をする。購入の際の価格に応じた金額が残高メモリー」。に格納されている。従って、ユーザはその「Cカード42を利用可能金額だけ利用すると、そのリCカード42をSS協会に届ける。すると、その残高メモリー」。に残高があればその金額と、利用した金額に対して10%の払い戻し金額と、SS協会では、確実にプログラム権利者に対してその利用料金を支払うことが可能となる。

また、ICカードの中のEPROMに残高メモリ11aの内容を増加する方向の処理を行えない様なプログラムを格納したり、プログラム固有データが勝手に変更されないように該データを暗号化してプログラム中に分散して配置し、ICカード中に投けたキーで該暗号を解くようなプログラ

ムを格納したりしておけば、それだけICカードの不正使用は減ることになる。

商、上配金文における利用者識別符号は、利用者が割引導の、利用者の身元に依存する特権を得たいとき、または1個のソフトウェア・サービス・ユニット (SSU) を用い、複数の支払元の利用者がプログラムを利用するとき以外には、必ずしも必要では無い。利用者識別符号が利用明細メモリー」にに格納されなければ、その利用者間有の割引等を受けられない反流、利用明細がSS協会に報告されてもその利用者が知られないので、利用者のプライバシィは完全に保たれる。

また、上記実施例では残高メモリが*0*の時には、処理装置が動作しない例を用いたが、残高が少なくなってきたらその旨の表示を出す方式や、所定金額迄は豊貴を表示しつつ負を許し、接負の値を更に越えたらSSの基本部分を破壊し、以後、SSを受けられない様にしてしまう方式も考えられる。こうすることで、即停止の心配という心理的バリアを除くことが可能となる。

さらに、ソフトウェアを使用するたびに、コイン投入等、自動的に入金情報を残高として格納する方式も可能である。

の発明の効果

以上述べた様に、本発明によれば、有償プログラムに関してプログラム権利者の受けるべき料金は確実に受けることが可能となり、無料で使用される心配が無いからその分を見込んだ利用料金を設定する必要が無くなる故に、一同当たりの利用は全は少くなる。また、利用した分だけ支払えばよいので、ユーザは幅広くプログラムを集めて、は川し、その内で性能の良いもの、もしくが同能となる。は川のための価格設定も可能なので、ユーザは益々役々はしてみることができる。

即ち、良いソフトウェアは広く利用され、和思なソフトウェアは消滅してゆくことになり、社会にとっては極めて良い効果をもたらすこととなる。

また、プログラムの特質である複写が容易ということについても、その特質を禁止することなく

特開昭60-77218 (9)

取ろそれを助長する形でプログラムの普及を行う ことが可能となる。

また、ソフトウェア・サービス・ユニットは、 通常のOSとデータ処理システムにおいて共存す ることも可能であり、既存システムにこのソフト ウェア・サービス・ユニットを組み込むことが可 能であるので、普及ということにも効果がある。

また、プログラム登録データが勝手に変更されることを防ぐために、有償プログラムを暗号化しておさ、その暗号を解くためのキーを I C カード・中に備えることも可能である。

また、1Cカードにおいても、その内容をSS 協会に提出して再利用可能な如く構成することも、 EPROMの使い方次第で可能である。

更に、本発明は、有償プログラムを例にして説明したが、ソフトウェアの有償サービス、例えば電波による有償随像サービス、ビデオカセット、 及び、有償情報提供等にももちろん適用可能である。

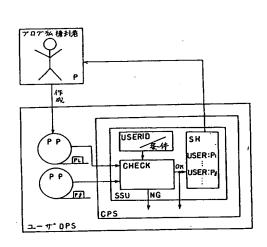
4. 図面の簡単な提明

第1図は本発明の概念を説明するための図、第2 図と第3図は本発明の実施例、第4図は本発明の他 の実施例である。

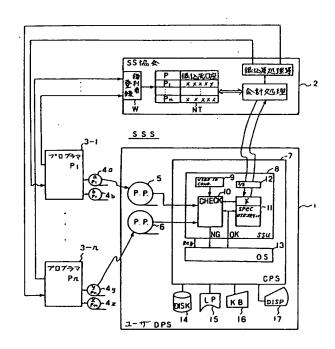
図において、1はデーク処理システム、2はSS協会、3-1~nはプログラムを利者、5は有似プログラム、8はソフトウェア・サービス・ユニット、9はユーザ織別符号メモリ、10は利用可否判定処理部、11は利用プログラム履歴メモリ、11はは残高メモリ、11ははインタ・メモリ、11には利用明細メモリ、12は入出力処理部、16はキーボード、17は表示装置、21はプログラム・データ・メモリ、25は利用可能性チェック処理部である。

特許出願人 森 亮一

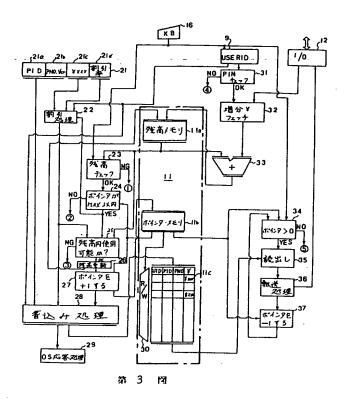
代理人弁理士 長谷川 文版 (他1名)

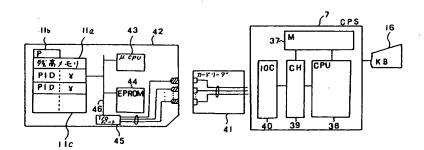


第 | 図



第 2 图





第 4 図